This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

PAT-NO:

JP409231011A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 09231011 A

TITLE:

INFORMATION STORAGE DEVICE

PUBN-DATE:

September 5, 1997

INVENTOR-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

MORITOMO, ICHIRO

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

RICOH CO LTDN/A

APPL-NO:

JP08147825

APPL-DATE: May 20, 1996

INT-CL (IPC): G06F003/06 , G11B020/10

ABSTRACT:

PROBLEM TO BE SOLVED: To effectively transfer data by preventing occurrence of the underrun and overrun of a buffer memory with respect to a fact that the system performance is deteriorated due to the underrun and overrun that are caused by a large difference of processing speeds between a host device and an information storage device when data are transferred between them.

SOLUTION: This storage device includes a buffer memory which temporarily stored the data, a control part 17 which performs the writing/reading operations of data to a storage medium, and an I/F control part 11 which receives data from a host device and also transfers data to the host device. In addition, a means is prepared to recognize the data transfer speed between the host device and the storage device. Then the part 17 controls the wiring/reading speed in response to the recognized data transfer speed.

COPYRIGHT: (C) 1997, JPO

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-231011

(43)公開日 平成9年(1997)9月5日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	庁内整理番号	F I		技術表示箇所
G06F	3/06	301		G06F 3/06	301M	
G11B	20/10		7736-5D	G11B 20/10	D	

審査請求 未請求 請求項の数6 FD (全 14 頁)

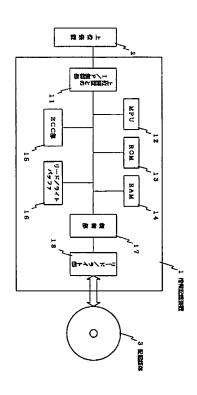
(21)出願番号	特願平8-147825	(71)出願人	000006747
			株式会社リコー
(22)出顧日	平成8年(1996)5月20日		東京都大田区中馬込1丁目3番6号
		(72)発明者	守友 一郎
(31)優先権主張番号	特願平7-348432		東京都大田区中馬込1丁目3番6号 株式
(32)優先日	平7 (1995)12月18日	·	会社リコー内
(33)優先権主張国	日本(JP)	(74)代理人	弁理士 宮川 俊崇

(54) 【発明の名称】 情報記憶装置

(57)【要約】

【課題】 上位装置と情報記憶装置とのデータ転送においては、両装置の処理速度差が大きいと、バッファメモリのアンダーランやオーバーランが発生してシステムのパフォーマンスが低下するので、バッファメモリのアンダーランやオーバーランの発生を防止することにより、効率的なデータ転送を可能にする。

【解決手段】 データを一時格納するバッファメモリと、記憶媒体に対するデータの書き込み/読み出し動作を行う制御部と、制御部の行う書き込み/読み出し動作に対応して、上位装置からのデータを受信し、また上位装置へデータの転送を行う I/F制御部とを有する情報記憶装置において、上位装置との間のデータ転送速度を認識する手段を備え、制御部が、認識されたデータ転送速度に応じて書き込み/読み出し速度を制御する。



04/05/2004, EAST Version: 1.4.1

1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 上位装置に接続され、複数のセクタから なる記録領域を有する記憶媒体に対して、上位装置から のデータの書き込みおよび上位装置へのデータの読み出 しを行う機能を具備し、

データを一時格納するバッファメモリと、

前記記憶媒体に対するデータの書き込み/読み出し動作 を行う制御部と、

前記制御部の行う書き込み/読み出し動作に対応して、 の転送を行うI/F制御部、とを有する情報記憶装置に おいて、

前記上位装置との間のデータ転送速度を認識する転送速 度認識手段を備え、

前記制御部が、認識されたデータ転送速度に応じて、書 き込み/読み出し速度を制御することを特徴とする情報 記憶装置。

【請求項2】 上位装置に接続され、複数のセクタから なる記録領域を有する記憶媒体に対して、上位装置から のデータの書き込みおよび上位装置へのデータの読み出 20 しを行う機能を具備し、

データを一時格納するバッファメモリと、

前記記憶媒体に対するデータの書き込み/読み出し動作 を行う制御部と、

前記制御部の行う書き込み/読み出し動作に対応して、 上位装置からのデータを受信し、また上位装置へデータ の転送を行うI/F制御部、とを有する情報記憶装置に おいて、

前記上位装置との間のデータ転送速度を計測する転送速 度計測手段を備え、

上位装置との最初のデータ送受信を伴うコマンド時に、 データ転送速度を計測し、以後のデータ転送には、前記 制御部が、計測されたデータ転送速度に応じて、書き込 み/読み出し速度を制御することを特徴とする情報記憶 装置。

【請求項3】 上位装置に接続され、複数のセクタから なる記録領域を有する記憶媒体に対して、上位装置から のデータの書き込みおよび上位装置へのデータの読み出 しを行う機能を具備し、

データを一時格納するバッファメモリと、

前記記憶媒体に対するデータの書き込み/読み出し動作 を行う制御部と、

前記制御部の行う書き込み/読み出し動作に対応して、 上位装置からのデータを受信し、また上位装置へデータ の転送を行うI/F制御部、とを有する情報記憶装置に おいて、

前記上位装置とのI/F制御部における制御により、デ ィスクの書き込み/読み出し速度に応じて、上位装置と の間のデータ転送速度を調節することを特徴とする情報 記憶装置。

【請求項4】 上位装置に接続され、複数のセクタから なる記録領域を有する記憶媒体に対して、上位装置から のデータの書き込みおよび上位装置へのデータの読み出

しを行う機能を具備し、

データを一時格納するバッファメモリと、

前記記憶媒体に対するデータの書き込み/読み出し動作 を行う制御部と、

前記制御部の行う書き込み/読み出し動作に対応して、 上位装置からのデータを受信し、また上位装置へデータ 上位装置からのデータを受信し、また上位装置へデータ 10 の転送を行う I/F制御部、とを有する情報記憶装置に おいて、

> データの書き込み/読み出しを行う記憶媒体の種類を認 識し、記憶媒体の種類に応じた書き込み/読み出し速度 に切り換える処理速度設定手段を備え、

> データの書き込み/読み出し速度を切り換えたときは、 上位装置に対して記憶媒体の処理速度を変更したことを 報告すると共に、変更された処理速度に対応して予め設 定されたデータ転送速度によって、以後のデータ転送を 行うことを特徴とする情報記憶装置。

【請求項5】 上位装置に接続され、複数のセクタから なる記録領域を有する記憶媒体に対して、上位装置から のデータの書き込みおよび上位装置へのデータの読み出 しを行う機能を具備し、

データを一時格納するバッファメモリと、

前記記憶媒体に対するデータの書き込み/読み出し動作 を行う制御部と、

前記制御部の行う書き込み/読み出し動作に対応して、 上位装置からのデータを受信し、また上位装置へデータ の転送を行うI/F制御部、とを有する情報記憶装置に 30 おいて、

前記上位装置から与えられる自己のデータ転送速度の情 報を受信する転送速度受信手段を備え、

前記上位装置からのコマンドによって、前記制御部の処 理速度を、前記受信した転送速度を越えない範囲で最も 近い速度に設定することを特徴とする情報記憶装置。

【請求項6】 請求項5の情報記憶装置において、 データの書き込み/読み出しを行う記憶媒体の種類を認 識し、記憶媒体の種類に応じた書き込み/読み出し速度 に切り換える処理速度設定手段を備え、

40 データの書き込み/読み出し速度を切り換えたときは、 上位装置に対して記憶媒体の処理速度を変更したことお よびその内容を報告し、上位装置からデータ転送速度の 情報のコマンドを受信して、前記制御部の処理速度を、 受信した転送速度を越えない範囲で最も近い速度に設定 し、以後のデータ転送を行うことを特徴とする情報記憶 装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、上位装置に接続 50 され、複数のセクタからなる記録領域を有する記憶媒体

04/05/2004, EAST Version: 1.4.1

に対して、上位装置との間でデータ転送を行う機能を備 えた情報記憶装置に係り、特に、上位装置との間で行う データ転送の速度に応じて、記憶媒体に対するデータの 書き込み/読み出し動作の速度を可変制御することによ り、バッファメモリのアンダーランやオーバーランが発 生しないようにして、システムのパフォーマンスの低下 を防止し、効率的なデータ転送を可能にした情報記憶装 置に関する。

[0002]

【従来の技術】通常、電子ファイリングシステムでは、 光ディスクドライブ装置や光磁気ディスクドライブ装置 等の情報記憶装置が、ホストコンピュータ等の上位装置 と接続されて、システムを構成している。一般に、情報 記憶装置で使用される情報記憶媒体としては、読み出し 専用の光ディスクの他に、追記型や書き換え可能型等の 光ディスクや、ハードディスク、フロッピーディスク、 磁気テープ等のメモリ装置が知られている。

【0003】情報記憶装置にロードされた情報記憶媒体 は、上位装置からの命令によって、記憶媒体上にデータ が書き込まれたり(データライト)、すでに記憶媒体上 に記録されているデータの読み出し(データリード)が 行われ、上位装置と情報記憶装置との間で、データの転 送が行われる。この場合に、上位装置であるホストコン ピュータのディスク装置のアクセス時間を短縮するため に、ディスク装置において、情報記憶媒体であるディス クからの読み取りと、上位装置であるホストコンピュー タへのデータ転送とを並行して行う方法が提案されてい る(例えば、特開平2-59923号公報の「ディスク 制御方法および装置」)。

のデータ転送に際しては、それぞれが独立して処理を行 うので、両装置の速度差によって生じる転送データを一 時的に格納するバッファメモリを使用しているが、両装 置の処理速度の差が大きいときは、バッファメモリのデ ータに過不足が生じる。例えば、上位装置とディスク装 置間の転送速度と、ディスク装置内のデータ書き込み/ 読み出し速度に差がありすぎると、バッファアンダーラ ン/オーバーランが発生し、ディスク装置内の動作が一 時中断し、パフォーマンスの低下を招くことになる。

【0005】このような問題を解決する一つの方法とし 40 て、この出願の発明者は、先に、データ転送のスタート 時期を制御することによって、実際のデータ転送時間の 短縮を可能にする情報記憶装置を提案した(特開平6-309109号公報)。通常、上位装置は、情報記憶装 置との間でデータ転送を行っていないときは、他のジョ ブを行っている。したがって、この情報記憶装置によれ ば、データの転送時間を短縮することができるので、例 えば1台の上位装置に、複数台の情報記憶装置や端末装 置が接続されたファィリングシステムでは、上位装置が

の向上が可能になる。

【0006】以上のように、従来の電子ファイリングシ ステムについては、記憶媒体からデータを読み出しなが ら、上位装置へデータを転送する制御方法が各種提案さ れているが、両動作のタイミングについては、それぞれ 独立に実行される。すなわち、一般的には、上位装置の データ転送速度と関係なく、情報記憶装置側では、予め 定められた一定量のデータを記憶媒体から読み出した 後、上位装置へデータ転送を開始すると同時に、引き続 10 きデータの読み出しを行う、という動作が繰り返えされ ている。

4

【0007】また、ディスク装置において、ディスクの 種類に応じてディスク回転速度を変化させる装置は、従 来から公知である。現在のCD-ROMプレーヤは、C D (オーディオ) 再生やCD-ROM (データ) 再生が 可能であるが、上位装置の高速化に伴って、CD-RO M再生時のスピードにも、高速化が求められている。具 体的にいえば、CD再生時のスピードと比較して2倍 (2×R) あるいは4倍(4×R)以上の高速化が要求 されている。

【0008】このように、従来機種との互換性を考慮し て、ディスク装置の回転速度を可変制御すること自体 は、従来から知られている。例えば、高速130mm光 磁気ディスク装置(RO-5031E型:リコー社製) のように、従来機種との互換性およびISOメディアと の互換性を確保するために、等速の1,800rpm と、倍速の3,600rpmとのサポートが可能な装置 が知られている。この処理速度の設定には、コマンドを 使用して指定したり、装置自身でディスクの種類を判断 【0004】このような上位装置と情報記憶装置との間 30 して、処理速度を決定したりする方法が用いられてい る。しかし、これらの場合の処理速度設定の目的は、ロ ードされたディスクに固有の速度に設定することであ る。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】すでに述べたように、 従来、上位装置と情報記憶装置との間で行われるデータ 転送については、データの転送時間を短縮して、システ ム効率を向上させる各種の方法が提案されている。しか し、上位装置と情報記憶装置との間で行われるデータの 転送速度や、各装置の処理速度は、予め決められている ので、データ転送に際しては、バッファメモリが必要で ある。特に、上位装置と情報記憶装置とのデータ転送に おいて、両装置の処理速度差が大きいと、バッファメモ リのアンダーランやオーバーランが発生する。 【0010】この発明では、このようなバッファメモリ のアンダーランやオーバーランが発生しないようにし て、システムのフォーマンスの低下を防止し、効率的な データ転送を可能にすることを課題とする。情報記憶媒 体としては、読み出し専用の光ディスクや、追記型ある 他の処理を実行する時間が増加するので、システム効率 50 いは書き換え可能型等の光ディスクだけでなく、ハード 5

ディスク、フロッピーディスク、磁気テープ等のメモリ 装置が広く使用されており、この発明では、これら全て の情報記憶媒体について、バッファメモリのアンダーラ ンやオーバーランが発生しないようにして、システムの フォーマンスの低下を防止することが課題である。 [0011]

【課題を解決するための手段】請求項1の情報記憶装置 では、上位装置に接続され、複数のセクタからなる記録 領域を有する記憶媒体に対して、上位装置からのデータ の書き込みおよび上位装置へのデータの読み出しを行う 10 機能を具備し、データを一時格納するバッファメモリ と、記憶媒体に対するデータの書き込み/読み出し動作 を行う制御部と、制御部の行う書き込み/読み出し動作 に対応して、上位装置からのデータを受信し、また上位 装置へデータの転送を行うI/F制御部とを有する情報 記憶装置において、上位装置との間のデータ転送速度を 認識する転送速度認識手段を設け、制御部が、認識され たデータ転送速度に応じて、書き込み/読み出し速度を 制御するようにしている。

情報記憶装置と同様の情報記憶装置において、上位装置 との間のデータ転送速度を計測する転送速度計測手段を 設け、上位装置との最初のデータ送受信を伴うコマンド 時に、データ転送速度を計測し、以後のデータ転送に は、制御部が、計測されたデータ転送速度に応じて、書 き込み/読み出し速度を制御するようにしている。

【0013】請求項3の情報記憶装置では、請求項1や 請求項2の情報記憶装置と同様の情報記憶装置におい て、上位装置とのI/F制御部における制御により、デ ィスクの書き込み/読み出し速度に応じて、上位装置と 30 の間のデータ転送速度を調節するようにしている。

【0014】請求項4の情報記憶装置では、請求項1か ら請求項3の情報記憶装置と同様の情報記憶装置におい て、データの書き込み/読み出しを行う記憶媒体の種類 を認識し、記憶媒体の種類に応じた書き込み/読み出し 速度に切り換える処理速度設定手段を設け、データの書 き込み/読み出し速度を切り換えたときは、上位装置に 対して記憶媒体の処理速度を変更したことを報告すると 共に、変更された処理速度に対応して予め設定されたデ ータ転送速度によって、以後のデータ転送を行うように 40 している。

【0015】請求項5の情報記憶装置では、請求項1か ら請求項4の情報記憶装置と同様の情報記憶装置におい て、上位装置から与えられる自己のデータ転送速度の情 報を受信する転送速度受信手段を設け、上位装置からの コマンドによって、制御部の処理速度を、受信した転送 速度を越えない範囲で最も近い速度に設定するようにし ている。

【0016】請求項6の情報記憶装置では、請求項5の

行う記憶媒体の種類を認識し、記憶媒体の種類に応じた 書き込み/読み出し速度に切り換える処理速度設定手段 を設け、データの書き込み/読み出し速度を切り換えた ときは、上位装置に対して記憶媒体の処理速度を変更し たことおよびその内容を報告し、上位装置からデータ転 送速度の情報のコマンドを受信して、制御部の処理速度 を、受信した転送速度を越えない範囲で最も近い速度に 設定し、以後のデータ転送を行うようにしている。

6

[0017]

【発明の実施の形態】次に、この発明の情報記憶装置に ついて、図面を参照しながら、その実施の形態を詳細に 説明する。この発明は、上位装置と情報記憶装置との間 で行われるデータ転送に関連しているので、最初に、上 位装置における処理速度と、情報記憶装置における書き 込み/読み出し動作の速度、およびバッファメモリの関 係について説明する。

【0018】図11は、上位装置と情報記憶装置との間 で行われるデータ転送に関連する要部構成について、そ の一例を示す機能ブロック図である。図において、21 【0012】請求項2の情報記憶装置では、請求項1の 20 は上位装置、22はデータを一時格納する書き込み/読 み出し用のバッファメモリ、23は書き込み/読み出し 制御部を示し、Aは上位装置21のデータ処理速度、B は書き込み/読み出し制御部23のデータ処理速度、実 線矢印aとbは書き込み時、破線矢印cとdは読み出し 時のデータの流れを示す。

> 【0019】この図11に示すように、上位装置21の データ処理速度をA、書き込み/読み出し制御部23の データ処理速度をBとする。この場合に、A=Bであれ ば理想的で、両者の処理速度が同じであるから、データ 転送のパフォーマンスは良好である。しかし、多くの場 合に、両装置の処理速度が異なるので、A<Bあるいは A>Bの関係になっている。処理速度が小さいときは、 単位時間に処理(送信)できるデータ量は、当然少なく なる。

> 【0020】まず、A<Bの場合について説明する。こ の場合には、上位装置21のデータ処理速度Aの方が、 書き込み/読み出し制御部23のデータ処理速度Bより も遅いので、書き込み時には、バッファメモリ22内 に、ある程度の量のデータが蓄えられてから、書き込み /読み出し制御部23が記憶媒体(図示しない)に対し て書き込み動作を開始する。しかし、バッファメモリ2 2内のデータは、矢印aで示す入力データの量の方が、 矢印bで示す出力データの量より少ないので、しばらく するとバッファメモリ22内のデータが空になってしま う(バッファアンダーラン)。

【0021】この状態では、書き込み/読み出し制御部 23に出力されるデータがなくなるので、一旦、書き込 み/読み出し制御部23の動作を中断し、バッファメモ リ22内に、再びある程度の量のデータが蓄えられてか 情報記憶装置において、データの書き込み/読み出しを 50 ら書き込み動作を再開することになる。そのため、必然 的に書き込み/読み出し制御部23内の機械的な動作 (例えばシーク動作)が入るので、連続動作が行われなくなり、パフォーマンスが低下する。

【0022】読み出し時においては、逆に、バッファメモリ22内のデータは、矢印はで示す入力データの量の方が、矢印にで示す出力データの量よりも多いので、最初はバッファメモリ22内に、ある程度の量のデータが蓄えられてから、上位装置21への転送動作を開始するが、しばらくするとバッファメモリ22が一杯になってしまう(バッファオーバーラン)。その結果、バッファメモリ22は、書き込み/読み出し制御部23からデータを受け取ることができなくなる。

【0023】そこで、一旦、書き込み/読み出し制御部23の動作を中断し、バッファメモリ22内に、ある程度データの空きが生じてから、記憶媒体(図示しない)に対する読み出し動作を再開することになる。したがって、読み出し時にも、先の書き込み時と同様に、書き込み/読み出し制御部23内の機械的な動作が入るので、連続動作が行われなくなり、パフォーマンスが低下する。

【0024】次に、A>Bの場合について説明する。この場合には、上位装置21のデータ処理速度Aの方が、書き込み/読み出し制御部23のデータ処理速度Bよりも速いので、書き込み時には、バッファメモリ22内に、ある程度の量のデータが蓄えられてから、書き込み/読み出し制御部23が記憶媒体(図示しない)に対して書き込み動作を開始するが、バッファメモリ22内のデータが空(バッファアンダーラン)になることはない。

【0025】すなわち、バッファメモリ22内のデータは、矢印aで示す入力データの量の方が、矢印bで示す出力データの量より多いので、データは溜る一方で、多少の空きがあれば、上位装置21からデータが転送される。したがって、書き込み/読み出し制御部23は、記憶媒体(図示しない)に対して、書き込み動作を連続して行うことができる。

【0026】読み出し時においても同様で、最初はバッファメモリ22内に、ある程度の量のデータが蓄えられてから、上位装置21への転送を開始するが、上位装置る。リード/ライトバッ21への転送速度の方が大きいので、バッファメモリ240バッファメモリである。2内のデータが一杯になることはない。したがって、この読み出し時にも、書き込み/読み出し制御部23は記憶媒体(図示しない)に対する読み出し制御部23は記憶媒体(図示しない)に対する読み出し制御部23は記憶媒体(図示しない)に対する読み出し制御部23は記 ト部18は、制御部17夕の書き込み/読み出したの間でデータの記録を

【0027】以上のように、バッファメモリ22に、アンダーランやオーバーランが発生するのは、上位装置2 を一時的に格納するバッファメモリ(図1のリード/ラ1のデータ処理速度Bよりも遅い場合(A<Bの場合)であり、逆の場合(A>B)には、発生しない。し 50 情報記憶媒体3に対して、データの書き込み/読み出し

たがって、上位装置21のデータ処理速度Aの方が、書き込み/読み出し制御部23のデータ処理速度Bよりも遅い場合についてのみ、対応すればよいことが判る。次に、この発明の情報記憶装置、すなわち、上位装置に接続され、複数のセクタからなる記録領域を有する記憶媒体に対して、上位装置からのデータの書き込みおよび上位装置へのデータの読み出しを行う機能を具備する情報記憶装置について、その構成を説明する。

8

【0029】この図1では、1台の上位装置2に対して、1台の情報記憶装置1と1個の情報記憶媒体3とを接続する場合を示しているが、複数台の情報記憶媒体3と接続することも、複数個の情報記憶媒体3と接続する20 ことも可能である。この図1に示した情報記憶装置の構成と機能は、概略次のとおりである。情報記憶装置1は、上位装置2と接続されて、情報の授受を行うと共に、光ディスクやフロッピーディスク、磁気テープ等の情報記憶媒体3に対して、情報の書き込み/読み出し動作を行う。

【0030】そのために、情報記憶装置1は、上位装置とのI/F(インターフェース)制御部11、MPU12、ROM13、RAM14、ECC部15、リード/ライトバッファ16、制御部17、および、リード/ライト部18から構成されている。まず、I/F制御部11は、上位装置2からのリード/ライト等の命令受信、および上位装置2とのデータ等の送受信を制御する。【0031】MPU12は、情報記憶装置1を構成する各ブロック、すなわち、システム全体を制御する機能を有し、また、タイマ機能を有している。ROM13は、制御プログラムが格納されたロムメモリである。ECC部15は、データのエラーを訂正する機能を有している。リード/ライトバッファ16は、データを格納する

【0032】制御部17は、情報記憶媒体3に対して、データの書き込み/読み出し動作を行う。リード/ライト部18は、制御部17の情報記憶媒体3に対するデータの書き込み/読み出し動作に応じて、情報記憶媒体3との間でデータの記録あるいは再生を行うヘッドである。先の図11に関連して説明したように、転送データを一時的に格納するバッファメモリ(図1のリード/ライトバッファ16)に、アンダーランやオーバーランが発生するのは、上位装置2のデータ処理速度Aの方が、情報記憶媒体3に対して、データの書き込み/読み出し

動作を行う制御部17のデータ処理速度Bよりも遅い場 合(A < Bの場合)だけである。

【0033】そこで、この発明の情報記憶装置では、上 位装置2のデータ処理速度Aを検知して、自己の制御部 17のデータ処理速度Bと比較し、A<Bの場合には、 上位装置2のデータ処理速度Aのレベルを何段階かに分 類して、データ処理速度Aデータ(以下、フラグF1と いう)を生成して保持する。

【0034】図2は、データ処理速度Aデータの一例を 示す図である。図において、F10~F17はそれぞれ 10 #5はステップを示す。 ピットを示す。

【0035】この図2には、上位装置2のデータ処理速 度Aデータとして、F10~F17の8ピットで構成さ れるフラグF1を使用する場合を示している。この図2 は、データ処理速度Aを8段階に分類する場合で、対応 する1ビットを「1」にセットする。また、A≥Bの場 合には、F10~F17の全てのビットを「0」とす る。なお、上位装置2のデータ処理速度Aの段階をさら に細かく分ける必要があれば、16ビット(あるいはそ れ以上のビット数)で構成してもよい。以上に述べた図 20 の図3の初期設定のフローを終了する。 1の情報記憶装置のシステム構成や、図2に示したフラ グF1の構成については、請求項1から請求項6の発明 に全て共通している。また、この発明の情報記憶装置に よるデータ転送速度の制御は、読み出し専用の光ディス クや、追記型あるいは書き換え可能型等の光ディスク、 ハードディスク、フロッピーディスク、磁気テープ等の メモリ装置など全ての情報記憶媒体について実施するこ とが可能である。

【0036】第1の実施の形態

るが、請求項2から請求項6の発明にも関連しており、 請求項1の発明が基本発明である。請求項1の発明で は、図1に示した情報記憶装置1において、上位装置2 との間のデータ転送速度を認識し、制御部17が、認識 されたデータ転送速度に応じて、情報記憶媒体3に対す るデータの書き込み/読み出し速度を制御する点に特徴 を有している。なお、すでに述べたように、この発明の 情報記憶装置は、読み出し専用の光ディスクや、追記型 あるいは書き換え可能型等の光ディスクだけでなく、ハ ードディスク、フロッピーディスク、磁気テープ等のメ モリ装置を記憶媒体とする全ての装置に実施することが 可能であるので、これらを含む全ての装置を情報記憶装 置と呼んでいる。

【0037】通常、図1に示した上位装置2と情報記憶 装置1との間では、リード/ライト動作に先立ち初期化 を行い、通信プロトコルが取り交わされる。そして、こ の上位装置2との間での通信プロトコルによって、情報 記憶装置1では、例えばRS-232C, SCSI同期 転送のように、上位装置2の転送速度を予め認識するこ

10

2との間でどの速度でデータ転送を行うかを決定するこ とが可能であるから、それに応じて書き込み/読み出し 時の情報記憶媒体3の回転速度を設定し、書き込み/読 み出し動作を行う。なお、磁気テープの場合には、テー プ移動速度(データストレージとしての速度)を設定す る。以上の動作をフローに示す。

【0038】図3は、この発明の第1の実施の形態につ いて、情報記憶装置の初期設定時における主要な処理の 流れを示すフローチャートである。図において、#1~

【0039】ステップ#1で、情報記憶装置1の内部初 期化フラグF1をクリアする。ステップ#2で、上位装 置2と通信を行い、情報記憶装置1と上位装置2の間の 通信プロトコル (データ処理速度Aやデータ処理速度B 等)を決定する。次のステップ#3で、上位装置2のデ ータ処理速度Aと、情報記憶装置1の制御部17のデー タ処理速度Bと比較して、A≥Bであるかどうか判断す る。A≧Bのときは、ステップ#5へ進み、情報記憶媒 体3を定格速度(ディフォールト速度)に設定して、こ

【0040】A≥Bでないときは、ステップ#4で、速 度Aに対応するフラグF1のビットを「1」にセット し、ステップ#5へ進む。ステップ#5で、フラグF1 に対応する速度に設定して、この図3のフローを終了す る。

【0041】以上のように、この第1の実施の形態で は、制御部17が、認識された上位装置2の転送速度に 応じて、書き込み/読み出し速度を制御している。した がって、いわゆるバッファアンダーラン/オーバーラン この第1の実施の形態は、請求項1の発明に対応してい 30 の発生を防止することができるので、システムのパフォ ーマンスの低下が確実に回避される。

【0042】第2の実施の形態

この第2の実施の形態は、請求項2の発明に対応してい るが、請求項1と請求項3の発明にも関連している。先 の第1の実施の形態では、上位装置2との通信プロトコ ルによって、例えばRS-232C, SCSI同期転送 のように、上位装置2の転送速度を認識する場合を説明 した。

【0043】しかし、通信プロトコルを行わない場合 40 や、通信プロトコルを行っても上位装置2の転送速度が 認識できない場合がある。この第2の実施の形態では、 上位装置2との最初のデータ送受信を伴うコマンド時 に、そのデータ転送速度を計測し、その測定結果を、図 2に示したフラグF1の対応ビットにセットしておき、 以後のデータ転送時には、このフラグF1によるデータ 転送速度に応じて、情報記憶媒体3の書き込み/読み出 し速度を設定する点に特徴を有している。

【0044】具体的にいえば、上位装置2との間でのデ ータ転送に際して、上位装置2側から、情報記憶装置1 とができる。したがって、情報記憶装置1は、上位装置 50 の内部状態がどうなっているか、また、属性がどうなっ

ているか等を問うコマンドが送られ、情報記憶装置1で は、このコマンドに対応して情報記憶装置1と上位装置 2の間の制御情報(内部状態や属性データ等の情報)を 上位装置2へ返送する。このコマンドや応答の際のデー タ転送が、どのような転送速度で行われるかについて検 知し、その結果によってフラグF1をセットする。その 後の処理は、先の第1の実施の形態と同様である。以上 の動作をフローに示す。

【0045】図4は、この発明の第2の実施の形態につ いて、情報記憶装置の初期設定時における主要な処理の 10 流れを示すフローチャートである。図において、#11 ~#15はステップを示す。

【0046】ステップ#11で、情報記憶装置1の内部 初期化フラグF1をクリアする。ステップ#12で、上 位装置2との間でデータ転送を伴うコマンドの授受を行 って、情報記憶装置1側で上位装置2のデータの転送速 度を計測する。次のステップ#13で、上位装置2のデ ータ処理速度Aと、情報記憶装置1の制御部17のデー タ処理速度Bと比較して、A≥Bであるかどうか判断す る。

【0047】A≥Bのときは、ステップ#15へ進み、 情報記憶媒体3を通常速度(ディフォールト速度)に設 定して、この図4の初期設定のフローを終了する。A≥ Bでないときは、ステップ#14で、速度Aに対応する フラグF1のビットを「1」にセットし、ステップ#1 5へ進む。ステップ#15で、フラグF1に対応する速 度に設定して、この図4のフローを終了する。

【0048】以上のように、第2の実施の形態では、上 位装置との最初のデータ送受信を伴うコマンド時に、そ のデータ転送速度を計測し、制御部が、計測された上位 30 装置の転送速度に応じて、書き込み/読み出し速度を制 御している。したがって、予め上位装置の転送速度が認 識できなくても、バッファのアンダーラン/オーバーラ ンの発生が防止され、システムのパフォーマンスの低下 が確実に回避される。

【0049】第3の実施の形態

この第3の実施の形態は、請求項3の発明に対応してい るが、請求項2の発明にも関連している。先の第2の実 施の形態では、上位装置2との最初のデータ送受信を伴 うコマンド時に、そのデータ転送速度を計測し、その測 40 定結果を、図2に示したフラグF1の対応ビットにセッ トしておき、以後のデータ転送時には、このフラグF1 によるデータ転送速度に応じて、情報記憶媒体3の書き 込み/読み出し速度を設定する場合について説明した。 【0050】しかし、情報記憶媒体3の種類によって は、書き込み/読み出し速度を自由に設定できず、所定 の速度で処理する必要がある。例えば、先に述べたよう に、従来機との互換性を考慮して可変速は可能である が、等速(定速)と倍速のように、その速度レベルが決

12

速から倍速に切り換える時点で、バッファのアンダーラ ン/オーバーランの発生する可能性がある。この第3の 実施の形態では、このように、データの書き込み/読み 出し速度は可変であるが、速度レベルが決められている 情報記憶媒体3の場合にも、バッファのアンダーラン/ オーバーランが生じないように、上位装置とのI/F制 御部11において制御を行い、ディスクの書き込み/読 み出し速度に応じて、上位装置2との間のデータ転送速 度を調節する点に特徴を有している。

【0051】データの転送に際しては、上位装置2との 最初のデータ送受信を伴うコマンド時に、情報記憶装置 1においてデータ転送速度を計測したり、あるいは上位 装置2からのコマンドによって、情報記憶装置1の制御 部17におけるデータの書き込み/読み出し速度が設定 される。例えば、先の第2の実施の形態では、図4に示 したフローによって初期設定が行われる。このように、 一旦、最適な処理速度に設定すれば、バッファのアンダ ーラン/オーバーランが生じない処理速度によるデータ 転送が可能である。ところが、情報記憶装置1側におい 20 て使用する情報記憶媒体3は、必ずしも1種とは限ら ず、その処理速度も複数のレベルになっている。そのた め、上位装置2からの要求に応じて、ある一つの情報記 **憶媒体からデータを読み出したり、情報記憶装置1にお** いて決められたデータの管理状態に応じて、転送された データを、ある一つの情報記憶媒体と、別の種類の情報 記憶媒体とに書き込む必要が生じると、情報記憶装置1 側では、情報記憶媒体3に対する処理速度を変更するこ とになる。

【0052】そして、情報記憶装置1の内部で、情報記 **憶媒体3に対する処理速度が変更されても、上位装置2** との間のデータ転送速度は、初期設定によって設定され たままである。したがって、例えば、情報記憶媒体3に 対する処理速度が、初期設定の等速から倍速にされる と、書き込み時には、リード/ライトバッファ16のデ ータが空になり、読み出し時には、逆にデータが一杯に なって、いわゆるバッファアンダーラン/オーバーラン が生じることになる。ところで、この情報記憶装置1と 上位装置2との間のデータ転送は、非同期方式(ハンド シェークによるデータ転送)によって行う場合が多く、 I / F制御部11によって制御される。この場合のタイ ムチャートを、次の図5に示す。

【0053】図5は、上位装置と情報記憶装置のI/F 制御部との間において、非同期によってデータ転送を行 う場合の動作を説明するタイムチャートである。図の波 形に付けた符号で、Regは情報記憶装置から上位装置 へ転送するときの信号、Ackは上位装置から情報記憶 装置へ転送するときの信号を示し、TRは信号Regの 1周期、Tは信号Regの一定時間(半周期)を示す。 【0054】この図5に示すように、非同期転送の場合 められている記憶媒体があり、この場合には、例えば等 50 には、信号Regと信号Ackは独立であり、情報記憶 装置から上位装置への転送時には、信号Regの1周期 TRの間に、一定の単位にデータが転送される。上位装 置から情報記憶装置への転送時にも、同様である。そし て、この場合の信号Regについて、その一定時間T (半周期:1周期についても同様である)を加減するこ とによって、上位装置への転送速度を変化させることが できる。すなわち、この信号Regの一定時間Tを短く すれば、上位装置への転送速度を上げることができる。 また、長くすれば、転送速度は低下する。先の例では、 情報記憶媒体3に対する処理速度を、初期設定の等速か 10 ら倍速に変更したので、図5の信号Regの一定時間T を短くすればよい。そのために、この第3の実施の形態 では、情報記憶装置1側で、上位装置とのI/F制御部 11における制御により、ディスクの書き込み/読み出 し速度に応じて、上位装置2との間のデータ転送速度を 調節する。このデータ転送速度の調節の動作を、フロー に示す。

【0055】図6は、この発明の実施の形態について、 情報記憶装置の処理速度制御における一般的な処理の流 れを示すフローチャートである。図において、#21~20 #24はステップを示す。

【0056】ステップ#21で、初期化の処理を行い、 処理速度を設定する。次のステップ#22で、情報記憶 媒体に対する処理速度を上げる必要があるかどうか判断 する。処理速度を上げる必要があるときは、ステップ# 23で、この発明による処理を行って、ステップ#24 へ進む。また、処理速度を上げる必要がないときも、ス テップ#24へ進む。ステップ#24で、アイドル状態 にする。以上のステップ#21~#24によって、情報 記憶装置の処理速度制御における処理が実行される。例 30 えば、情報記憶装置1側で、ディスクの種類が変ったた めに、処理速度を等速の1,800rpmから倍速の 3,600rpmに変更したときは、ステップ#23 で、上位装置2への転送速度を上げるように処理する。 倍速の3,600rpmから等速の1,800rpmに 変更したときも、同様で、この場合には、上位装置2へ の転送速度を下げる処理を行う。

【0057】図7は、この発明の第3の実施の形態につ いて、処理速度制御時の主要な処理の流れを示すフロー チャートである。図において、#31はステップを示 す。

【0058】この図7には、先の図6のステップ#23 による処理を示している。処理速度を等速の1,800 rpmから倍速の3,600rpmに変更したときは、 先の図5に示した信号Regの一定時間Tを短く(小さ く)して、上位装置2への転送速度を上げる。逆に、倍 速の3,600rpmから等速の1,800rpmに変 更したときは、信号Regの一定時間Tを長く(大き く)して、上位装置2への転送速度を上げる。以上のよ うに、この第3の実施の形態では、情報記憶媒体3に対 50 理速度を変更したこと、およびその内容を知らせると共

14

する処理速度に応じて、情報記憶装置1側において、上 位装置との I / F制御部11がデータ転送速度(上位装 置とのインターフェースの転送速度)を調節するので、 バッファのアンダーラン/オーバーランの発生が防止さ れ、システムのパフォーマンスの低下が確実に回避され る。特に、情報記憶装置1内の上位装置とのI/F制御 部11において、転送速度の調節が可能な非同期の転送 方式の場合には、その効果が大きい。

【0059】第4の実施の形態

この第4の実施の形態は、請求項4の発明に対応してい るが、請求項3の発明にも関連している。先の第3の実 施の形態では、情報記憶装置1側において、上位装置と のI/F制御部11が、ディスクの書き込み/読み出し 速度に応じて、上位装置2との間のデータ転送速度を調 節する場合を説明した。しかし、例えばRS-232 C, SCSI同期転送のように、情報記憶装置1側にお いて単独に、転送速度を調整することができない場合に は、実施することができない。この第4の実施の形態で は、情報記憶装置1側の都合によって、データの書き込 み/読み出し速度を切り換えたときは、上位装置1に対 して情報記憶媒体3の処理速度を変更したことを報告す ると共に、変更された処理速度に対応して予め設定され たデータ転送速度によって、以後のデータ転送を行う点 に特徴を有している。

【0060】この第4の実施の形態は、上位装置1から コマンドが発行できるだけでなく、情報記憶装置1から もコマンドが発行できるシステム、すなわち、通信プロ トコルとして双方向でコマンドを出力することが可能な 場合である。そして、情報記憶装置1において、情報記 **憶媒体3に対する処理速度を変更したときは、上位装置** 2に対して処理速度を変更したことを通知し、併せて、 変更した処理速度によって上位装置2との間でデータ転 送が行えるようにデータ転送速度を調節する命令を発行 する。このような命令は、上位装置2との間で予め取り 決めておく。以上の動作を、フローに示す。

【0061】図8は、この発明の第4の実施の形態につ いて、処理速度制御時の主要な処理の流れを示すフロー チャートである。図において、#41と#42はステッ プを示す。

【0062】この図8にも、先の図6のステップ#23 40 による処理を示している。まず、ステップ#41で、情 報記憶装置1は、自らの情報記憶媒体3に対する処理速 度を変更したこと、およびその処理速度の情報を、上位 装置2に対して通知する。ステップ#42で、上位装置 2に対して、転送速度設定のコマンドを発行し、転送速 度の取り決めを行う。

【0063】このように、情報記憶装置では、書き込み /読み出し動作を必要とする情報記憶媒体の種類に応じ て、処理速度を変更すると共に、上位装置に対して、処 に、上位装置との間のインターフェースの転送速度を調 節するコマンドを発行する。したがって、先の第3の実 施の形態と同様に、バッファのアンダーラン/オーバー ランの発生が防止され、システムのパフォーマンスの低 下が確実に回避される。特に、上位装置とのI/F制御 部11(上位装置とのインターフェース)が、RS-2 32C、SCS I 同期転送のように、転送速度を上位装 置2と情報記憶装置1との間で取り決めてデータ転送を 行うインターフェースで、双方向でコマンドの発行が可 能なシステムの場合に有効である。

【0064】第5の実施の形態

この第5の実施の形態は、請求項5の発明に対応してい るが、先の請求項2の発明や請求項6の発明にも関連し ている。先の第2の実施の形態では、通信プロトコルを 行わないときや、通信プロトコルを行っても上位装置2 の転送速度が認識できないときに、上位装置2との最初 のデータ送受信を伴うコマンド時に、そのデータ転送速 度を計測し、その測定結果を、図2に示したフラグF1 の対応ビットにセットしておき、以後のデータ転送時に 報記憶媒体3の速度に設定する場合を説明した。

【0065】この第5の実施の形態は、上位装置2から データ送受信を伴うコマンドがなくて、直ちにリード/ ライトコマンドが送られるような上位装置2と接続され る情報記憶装置1の場合であり、上位装置2から情報記 憶装置1に対して、上位装置2の自己のデータ転送速度 の情報と、情報記憶装置1における書き込み/読み出し 速度を可変にするコマンドを発行し、このコマンドに対 応して情報記憶装置1の制御部17が書き込み/読み出 的にいえば、上位装置2が、リード/ライトコマンドの 送出に先立ち、自己のデータ転送速度の情報と、書き込 み/読み出し速度を可変にするコマンドとを情報記憶装 置1に対して送出し、これを受け取った情報記憶装置1 側で、先の図2に示したフラグF1の対応ビットにセッ トしておき、以後のデータ転送に際しては、フラグF1 にセットされたデータ転送速度を超えない範囲で最も近 い速度に、情報記憶装置1の制御部17が、書き込み/ 読み出し速度を自動的に設定する。なお、従来のディス ク装置でも、書き込み/読み出し速度を可変制御する手 40 段を備えたものが知られているが、ロードされたディス クの固有速度に設定することを目的としており、いわゆ るバッファアンダーラン/オーバーランを防止するため の速度設定は行われていない。次に、以上に述べた初期 設定時の動作をフローに示す。

【0066】図9は、この発明の第5の実施の形態につ いて、情報記憶装置の初期設定時における主要な処理の 流れを示すフローチャートである。図において、#51 ~#53はステップを示す。

【0067】ステップ#51で、情報記憶装置1の内部 50 データ転送速度の情報のコマンドを受信して、制御部1

16

初期化フラグF1をクリアする。ステップ#58で、上 位装置2から、自己のデータ転送速度の情報と、情報記 憶装置1の処理速度を設定するコマンドを発行する。次 のステップ#53で、上位装置2のデータ転送速度A と、情報記憶装置1の制御部17のデータ処理速度Bと 比較して、A≥Bの範囲内で、最大となるデータ処理速 度Bを、情報記憶装置1の内部で設定して、この図9の 初期設定のフローを終了する。

【0068】この場合に、A>Bの条件を満たせば、い 10 わゆるバッファアンダーラン/オーバーランが発生する ことはない。また、A>Bの範囲内で、最大のBの値に 設定すれば、情報記憶装置1の制御部17は、効率のよ い書き込み/読み出し動作を行うことができる。

【0069】以上のように、この第5の実施の形態で は、上位装置2からデータ送受信を伴うコマンドがなく て、直ちにリード/ライトコマンドが送られるような上 位装置2と接続される情報記憶装置1でも、上位装置2 が書き込み/読み出しに先立って、自己のデータ転送速 度の情報と共に、情報記憶装置1における書き込み/読 は、このフラグF1によるデータ転送速度に応じて、情 20 み出し速度を可変にするコマンドを発行するので、情報 記憶装置1側では、そのコマンドに対応して制御部17 が書き込み/読み出し速度を変更することが可能にな る。したがって、リード/ライトバッファ16のアンダ ーラン/オーバーランが防止され、パフォーマンスの低 下が未然に回避される。

【0070】第6の実施の形態

この第6の実施の形態は、請求項6の発明に対応してい るが、先の請求項5の発明にも関連している。先の第5 の実施の形態では、上位装置2からデータ送受信を伴う し速度を自動的に設定する点に特徴を有している。具体 30 コマンドがなくて、直ちにリード/ライトコマンドが送 られるような上位装置2と接続される情報記憶装置1で も、上位装置2が書き込み/読み出しに先立って、自己 のデータ転送速度の情報と共に、情報記憶装置1におけ る書き込み/読み出し速度を可変にするコマンドを発行 することによって、情報記憶装置1側で、そのコマンド に対応して制御部17が書き込み/読み出し速度を変更 することを可能にする場合を説明した。しかし、先の第 3の実施の形態で説明したように、従来機との互換性を 考慮して可変速は可能であるが、等速と倍速のように、 その速度レベルが決められている情報記憶媒体があり、 この場合には、例えば等速から倍速に切り換える時点 で、バッファのアンダーラン/オーバーランの発生する 可能性がある。この場合には、先の第5の実施の形態で 説明したシステムでは、変更された処理速度に対応する ことができない。

> 【0071】この第6の実施の形態では、情報記憶装置 1側でデータの書き込み/読み出し速度を切り換えたと きは、上位装置2に対して情報記憶媒体3の処理速度を 変更したことおよびその内容を報告し、上位装置2から

7の処理速度を受信した転送速度に変更する点に特徴を 有している。したがって、上位装置2が書き込み/読み 出しに先立って、自己のデータ転送速度の情報と共に、 情報記憶装置1における書き込み/読み出し速度を可変 にするコマンドを発行して転送速度を設定した後(初期 設定の後)、情報記憶装置1側においてデータの書き込 み/読み出し速度を切り換えたときには、上位装置2か ら変更された書き込み/読み出し速度に対応する転送速 度に再設定するコマンドが発行され、バッファのアンダ ーラン/オーバーランの発生が防止される。以上の動作 10 をフローに示す。

【0072】図10は、この発明の第6の実施の形態に ついて、処理速度制御時の主要な処理の流れを示すフロ ーチャートである。図において、#61と#62はステ ップを示す。

【0073】この図10にも、先の図6のステップ#2 3による処理を示している。まず、ステップ#61で、 情報記憶装置1は、自らの情報記憶媒体3に対する処理 速度を変更したこと、およびその処理速度の情報を、上 置2から転送速度設定のコマンドを受信し、転送速度の 取り決めを行う。

【0074】以上のように、第6の実施の形態では、情 報記憶装置1側において、データの書き込み/読み出し 速度を変更したときは、上位装置2に対して情報記憶媒 体3の処理速度を変更したこと、およびその内容を報告 し、上位装置2からデータ転送速度の情報のコマンドを 受信して、制御部17の処理速度を受信した転送速度に 再設定するので、例えば、情報記憶媒体3の処理速度 を、等速から倍速に切り換えた場合でも、バッファのア 30 ンダーラン/オーバーランの発生が未然に防止される。 [0075]

【発明の効果】請求項1の情報記憶装置では、制御部 が、認識された上位装置の転送速度に応じて、書き込み /読み出し速度を制御している。したがって、バッファ のアンダーラン/オーバーランの発生が防止され、シス テムのパフォーマンスの低下が確実に回避される。

【0076】請求項2の情報記憶装置では、上位装置と の最初のデータ送受信を伴うコマンド時に、そのデータ 転送速度を計測し、制御部が、計測された上位装置の転 40 る。 送速度に応じて、書き込み/読み出し速度を制御してい る。したがって、予め上位装置の転送速度が認識できな くても、請求項1の情報記憶装置と同様の効果が得られ る。

【0077】請求項3の情報記憶装置では、上位装置と のI/F制御部における制御により、ディスクの書き込 み/読み出し速度に応じて、上位装置との間のデータ転 送速度を調節するようにしている。したがって、従来機 との互換性を考慮した情報記憶媒体、例えば光磁気ディ

18

ルが決められているシステムについても、請求項1の情 報記憶装置と同様の効果が得られる。

【0078】請求項4の情報記憶装置では、記憶媒体の 種類に応じた書き込み/読み出し速度に切り換える処理 速度設定手段を設け、データの書き込み/読み出し速度 を切り換えたときは、上位装置に対して記憶媒体の処理 速度を変更したことを報告すると共に、変更された処理 速度に対応して予め設定されたデータ転送速度によっ て、以後のデータ転送を行うようにしている。したがっ て、上位装置とのインターフェースが、RS-232 C、SCSI同期転送のように、転送速度を上位装置と 情報記憶装置との間で取り決めてデータ転送を行うイン ターフェースで、双方向でコマンドの発行が可能なシス テムの場合等についても、請求項1の情報記憶装置と同 様の効果が得られる。

【0079】請求項5の情報記憶装置では、上位装置か ら情報記憶装置に対して、上位装置の自己のデータ転送 速度の情報と、情報記憶装置における書き込み/読み出 し速度を可変にするコマンドを発行し、このコマンドに 位装置2に対して通知する。ステップ#62で、上位装 20 対応して情報記憶装置の制御部の書き込み/読み出し速 度を自動的に設定するようにしている。したがって、請 求項1の情報記憶装置と同様の効果が得られる。

> 【0080】請求項6の情報記憶装置では、請求項5の 情報記憶装置において、記憶媒体の種類に応じた書き込 み/読み出し速度に切り換える処理速度設定手段を設 け、データの書き込み/読み出し速度を切り換えたとき は、上位装置に対して記憶媒体の処理速度を変更したこ とおよびその内容を報告し、上位装置からデータ転送速 度の情報のコマンドを受信して、制御部の処理速度を、 受信した転送速度を越えない範囲で最も近い速度に設定 し、以後のデータ転送を行うようにしている。したがっ て、上位装置からのコマンドによって処理速度を設定す るシステムでも、変更された処理速度の再設定が可能に なり、請求項1や請求項5の情報記憶装置と同様の効果 が得られる。

【図面の簡単な説明】

【図1】この発明の情報記憶装置について、その要部構 成の実施の形態の一例を示す機能ブロック図である。 【図2】データ処理速度Aデータの一例を示す図であ

【図3】この発明の第1の実施の形態について、情報記 憶装置の初期設定時における主要な処理の流れを示すフ ローチャートである。

【図4】この発明の第2の実施の形態について、情報記 憶装置の初期設定時における主要な処理の流れを示すフ ローチャートである。

【図5】上位装置と情報記憶装置の I / F制御部との間 において、非同期によってデータ転送を行う場合の動作 を説明するタイムチャートである。

スクドライブ装置のように、等速と倍速のよう速度レベ 50 【図6】この発明の実施の形態について、情報記憶装置

19

の処理速度制御における一般的な処理の流れを示すフロ ーチャートである。

【図7】この発明の第3の実施の形態について、処理速度制御時の主要な処理の流れを示すフローチャートである。

【図8】この発明の第4の実施の形態について、処理速度制御時の主要な処理の流れを示すフローチャートである。

【図9】この発明の第5の実施の形態について、情報記憶装置の初期設定時における主要な処理の流れを示すフローチャートである。

【図10】この発明の第6の実施の形態について、処理 速度制御時の主要な処理の流れを示すフローチャートで ある。

【図11】上位装置と情報記憶装置との間で行われるデ

20 ータ転送に関連する要部構成について、その一例を示す

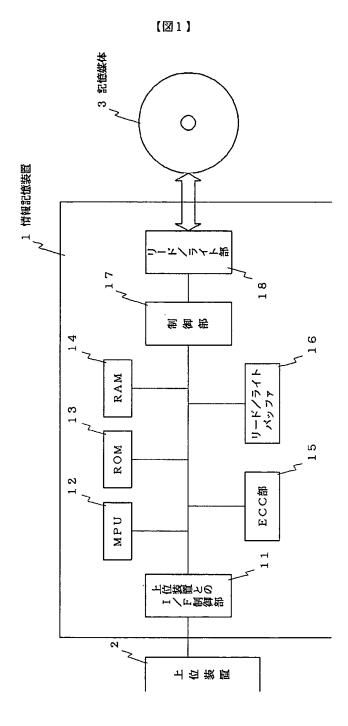
【符号の説明】

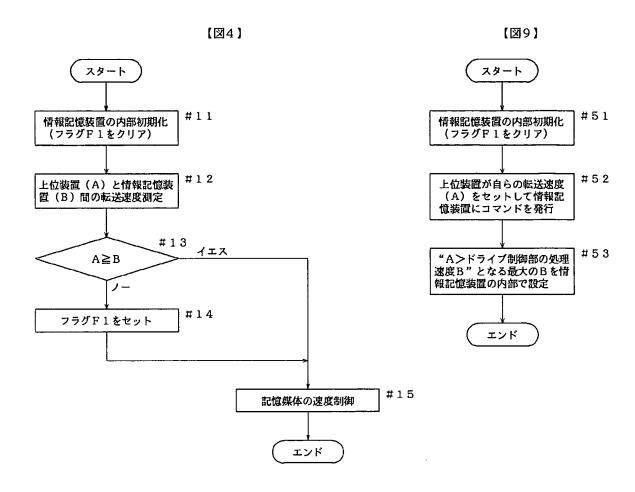
1 情報記憶装置

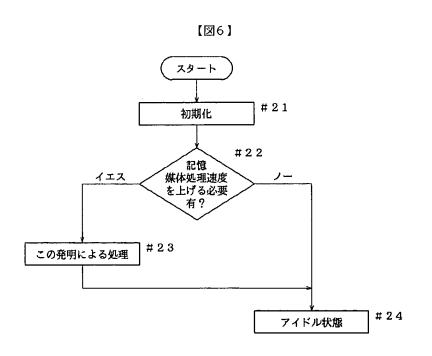
機能ブロック図である。

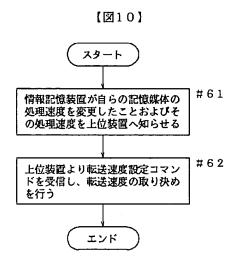
- 2 上位装置
- 3 情報記憶媒体
- 11 上位装置との I / F制御部
- 12 MPU
- 13 ROM
- 14 RAM
 - 15 ECC部
 - 16 リード/ライトバッファ
 - 17 制御部
 - 18 リード/ライト部

【図2】 【図5】 F17 F16 F15 F14 F13 F12 F11 F10 【図3】 тΙ スタート 【図7】 #1 情報記憶装置の内部初期化 スタート (フラグF1をクリア) #31 Tを小さく/大きくして、上位装 #2 上位装置(A)情報記憶装置 置との転送速度を速く/遅くする (B) との通信プロトコルを 决定 エンド #3 イエス A≧B 【図8】 スタート #4 フラグF1をセット #41 情報記憶装置が自らの記憶媒体の 処理速度を変更したことおよびそ の処理速度を上位装置へ知らせる #5 記憶媒体の速度制御 #42 上位装置へ転送速度設定コマンド を発行し、転送速度の取り決めを 行う エンド エンド









. . .

